## 數位神算



## 研究動機 1/2

澳洲AMC數學競賽,2012中學初級卷的第30 題引發了我們的興趣。原題目內容如下:泰勒發 明一種方法來擴展一組數。例如將一組數[1,8] 泰勒化,則可造出兩組數[2,9]與[3,10],它 們的每一項都由前組數的每一項各加1而得,再 將這三組數依序合併在一起而得另一組數[1,8, 2,9,3,10]。

若他由只有一個數[0]的這組數開始,不斷地將它泰勒化,則可得一組數:[0,1,2,1,2,3,2,3,4,1,2,3,2,3,4,5,2,3,4,1,2,3,4,5,2,3,4,…]。請問這組數中的第2012個數是什麼?

## 研究動機 2/2

這個題目引發了我們的興趣,而老 師當時也提出了疑問,若第一個數非零 呢?又或是數列非以1為公差呢?或是並非 以三為倍數做數列的擴展,為了發現其 中的奥秘,於是利用了數制的轉換及電 腦的確認,展開了本次的獨立研究。

## 定義函數1/2

定義函數T({a},p)代表起始數值為a,每次 擴展為p組數的泰勒化。

定義函數  $T_n(\{a\},p) = \{t_1,t_2,t_3,\cdots\}$  代表 起始值a,每次擴展為p組數的泰勒化,經過n 次擴展之後結果為 $\{t_1,t_2,t_3,\cdots\}$ 。 例: $T_1(\{0\},3) = \{0,1,2\}$  為原題目的泰勒化經 一次擴展的結果。 我們有 $T_n(\{a\},p) = T(T_{n-1}(\{a\},p),p)$ 

定義函數T({a},pm̄)代表起始值a,第一次擴展p組數,以後每次擴展m組數的泰勒化。

## 定義函數2/2

定義函數  $T_n(\{a\}, p\overline{m}) = \{t_1, t_2, t_3, \cdots\}$  代表起始值a,第一次擴展p組數,以後每次擴展m組數的泰勒化,經過n次擴展之後結果為 $\{t_1, t_2, t_3, \cdots\}$ 。

定義函數T({a},pm)代表起始值a,依序循環擴展p組數、m組數的泰勒化。

定義函數  $T_n(\{a\}, \overline{pm}) = \{t_1, t_2, t_3, \cdots\}$  代表起始值a,依序循環擴展p組、m組數的泰勒化,經過n次擴展之後結果為 $\{t_1, t_2, t_3, \cdots\}$ 。

若  $T_n({a}, \overline{pm}) = {t_1, t_2, t_3, \dots},$ 定義  $T_n({a}, \overline{pm}) + \overline{k} = {t_1 + k, t_2 + k, t_3 + k, \dots}$ 

## 研究目的1/2

T({0},3)是否能由三進位轉十進位快速求得第k個數。

 $T_n(\{0\},3)$ 的最大數為何?

T({0},4)是否能由四進位轉十進位快速求得第k個數。

 $T_n(\{0\}, 4)$ 的最大數為何?

T({0},5)是否能由五進位轉十進位快速求得第k個數。

 $T_n(\{0\}, 5)$ 的最大數為何?

## 研究目的2/2

 $T({a},3)$ 是否能由 $T({0},3)$ 快速求得第k個數。  $T_n({a},3)$ 的最大數為何?

T({0}, pm)是否有快速求得第k個數的方法。

T({0}, pm)是否有快速求得第k個數的方法。

## 研究成果

以T({0},3)為例

```
可知從T_0(\{0\},3) = \{0\}開始,
可得T_1(\{0\},3) = \{0,1,2\}、
    T_2(\{0\},3) = \{0,1,2,1,2,3,2,3,4\} 以及
T_3(\{0\},3)
= \{0,1,2,1,2,3,2,3,4,1,2,3,2,3,4,3,4,5,2,3,4,3,4,5,4,5,6\}
= \{t_1, t_2, t_3, \dots t_{27}\}\
(其中T_3(\{0\},3)的三個部分可以看成T_2(\{0\},3)、
T_2(\{0\},3) + 1 \cdot T_2(\{0\},3) + 2) \circ
由規則可推知T_n(\{0\},3)的最大數為2n,
且在經過n次擴展後,共有3<sup>n</sup>項。
```

 $因3^6 = 729 < 2012 < 2187 = 3^7, 故要求出第$ 2012項要從T<sub>7</sub>({0},3)開始看起。 由觀察以上規則可以看出,因 2012=729+729+554 故第2012項 $t_{2012} = t_{554} + 2$ ; 而 因 554=243+243+68, 故第554項 $t_{554} = t_{68} + 2$ ; 再因68=27+27+14,故第68項 $t_{68} = t_{14} + 2$ ; 又因14=9+5,故第14項 $t_{14} = t_5 + 1$ ; 最後因 5=3+2,故第5項 $t_5=t_2+1$ ;

因此可知
$$t_{2012} = t_{554} + 2$$

$$= t_{68} + 2 + 2$$

$$= t_{14} + 2 + 2 + 2$$

$$= t_5 + 1 + 2 + 2 + 2$$

$$= t_2 + 1 + 1 + 2 + 2 + 2$$

$$= 1 + 1 + 1 + 2 + 2 + 2 = 9$$

由此可知每經過一次泰勒化所得到的一 組數之個數是泰勒化前一組數的3倍,故 可以考慮三進位制。

#### 將泰勒化後所得到的數依序與三進位制 中由小至大的數一一對應後可得下表:

第 n 項(十進位)	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
泰勒化t <sub>n</sub>	0	1	2	1	2	3	2	3	4	1
第 n 項(三進位)	0	1	2	10	11	12	20	21	22	100

第 n 項(十進位)	10	11	12	13	14	15	16	17	18	•••
泰勒化t <sub>n</sub>	2	3	2	3	4	3	4	5	2	•••
第 n 項(三進位)	101	102	110	111	112	120	121	122	200	•••

可發現泰勒化中的數,即為其所對應的三進位制中的數之數碼和,因此第2012個數即為三進位制中由小至大第2012個數之數碼和。

#### 又此數列第一個數為0,故第2012個數為2011。

$$2011 \div 3 = 670...1$$

$$670 \div 3 = 223 \dots 1$$

$$223 \div 3 = 74...1$$

$$74 \div 3 = 24...2$$

$$24 \div 3 = 8...0$$

$$8 \div 3 = 2 \dots 2$$

#### 因 $2011 = 2202111_3$ ,

故所求為2+2+0+2+1+1+1=9。

## 研究成果1/2

- (一)可由十位轉三進位快速求得T({0},3)的第k個數。
- $(二)T_n(\{0\},3)$ 的最大數為2n。
- (三)可由十進位轉四進位快速求得T({0},4)的第k個數。
- $(四)T_n(\{0\},4)$ 的最大數為3n。
- (五)可由十進位轉五進位快速求得T({0},5)的第k個數。
- $( 六 )T_{n}(\{0\},5)$ 的最大數為4n。
- (七)T({a},3)的第k個數即為T({0},3)的第k個數再加上a。
- (八)T<sub>n</sub>({a},3)的最大數為2n+a。

## 研究成果2/2

(九)T({0},pm)快速求得第k個數的方法為:

$$((k-1) \div p 的 餘數) + (\left[\frac{k-1}{p}\right] \div m 的 餘數) + (\left[\frac{k-1}{pm}\right] \div m 的 餘數) + (\left[\frac{k-1}{pmm}\right] \div m 的 餘數) + \cdots + (\left[\frac{k-1}{pm\cdots m}\right] \div m 的 餘數) (其中[]為高斯符號)$$

(十)T({0},pm)快速求得第k個數的方法為:

$$((k-1) \div p 的 餘數) + (\left[\frac{k-1}{p}\right] \div m 的 餘數) + (\left[\frac{k-1}{pm}\right] \div p 的 餘數) + (\left[\frac{k-1}{p^2m}\right] \div m 的 餘數) + (\left[\frac{k-1}{p^2m^2}\right] \div p 的 餘數) + \cdots (其中[]為高斯符號)$$

(十一) T({a,b},3)可將奇數項視為T({a},3),偶數項視為T({b},3) 分開討論,即可快速求得第k個數

## 未來展望

未來可試著研究 $T({a}, \overline{pm})$ 快速求得第k個數的方法。

甚至是快速求得 $T(\{a\}, \overline{pmn})$ 第k個數的方法。 更進一步可快速求得求出 $T(\{a,b\}, \overline{pmn})$ 及  $T(\{a,b,c\}, \overline{pmn})$ 等第k個數的方法。

# 感謝聆聽敬請指教